

Roughi e dimensioni

• Lemma

Siano $V_n(K)$ uno spazio vettoriale e $B = (\bar{e}_1 - \bar{e}_n)$ una base fissata.

Sia $(\bar{v}_1 - \bar{v}_K)$ una sequenza di K vettori di $V_n(K)$ con $K \leq n$ e indichiamo con

a_{ij} le componenti del vettore \bar{v}_i rispetto la base B .

$$\bar{v}_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} \bar{e}_j$$

Allora la sequenza $(\bar{v}_1 - \bar{v}_K)$ è libera \Leftrightarrow la matrice

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ | & & | \\ a_{K1} & \cdots & a_{Kn} \end{pmatrix}$$

contiene un minore $K \times K$ con determinante non nullo.

Cioé $\Leftrightarrow \text{rk}(A) = K$

Se $(\bar{v}_1 - \bar{v}_k)$ legate $\Rightarrow \text{rk}(A) < K$.

$(\bar{v}_1 - \bar{v}_k)$ legata \Rightarrow almeno una di
essi è a linea dei rimanenti.

\Rightarrow la riga corrispondente in A
è a linea delle rimanenti righe di
A \Rightarrow OGNI SOTTOMATRICE QUADRATA
CHE CONTIENE TALE RIGA
NECESSARIAMENTE HA DETERMINANTE
PERCHÉ UNA SUA RIGA È L.I. DELLE
ALTRI.

Ese $\bar{v}_1, \bar{v}_2, \bar{v}_3, \bar{v}_4$ & $\bar{v}_3 = 2\bar{v}_2$

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ 2a_{11} & 2a_{12} & \dots & 2a_{1n} \end{pmatrix}$$

Se $(\bar{v}_1 - \bar{v}_k)$ libera e $K \leq n$

\Rightarrow se $K = n \Rightarrow$ necessariamente
~~la matrice non ha rango~~

le componenti di $(\bar{v}_0 - \bar{v}_n)$

rappresentano una base di V_n^*

$$\Rightarrow \det \begin{pmatrix} e_{ii} & e_{in} \\ | & | \\ e_{ni} & e_{nn} \end{pmatrix} \neq 0$$

$$\Rightarrow \text{rk}(A) = n \rightarrow \text{fine.}$$

$k < n$ \rightarrow Teorema di complemento
della base con $B' = (\bar{e}_i - \bar{e}_n)$

$B' = (\bar{v}_i - \bar{v}_n \bar{e}_{i_1} - \bar{e}_{i_{n-k}})$ BASE DI
 $V_n(IK)$.

Sottra le componenti di B' .

$$A = \left[\begin{array}{c|ccccc|c} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & \cdots & a_{2n} \\ | & & | \\ a_{k1} & \cdots & a_{kn} \\ \hline 0 & 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 \end{array} \right]$$

righe che corrispondono a \bar{v}_i

righe che corrispondono ad \bar{e}_{i_j}

$\det A' = \pm 1 \cdot \det(A'_{n \times n}) = \dots = \det Y'$
 di una matrice ottenuta da
 A' cancellando le ultime $n-k$
 righe ed $n-k$ colonne =
 $= \pm \det$ di una matrice ottenuta
 da A cancellando $(n-k)$ colonne.
 $= \pm \det$ di un minore $k \times k$ di A
 e questo è $\neq 0$ perché A'
 rappresenta le componenti di una
 base rispetto un'altra e dunque
 $\det A' \neq 0$. $\rightarrow \square$

Esempio

\mathbb{R}^5

$$\begin{array}{c}
 (12000) \\
 (01100) \\
 (00100) \\
 \hline
 (00010) \\
 \hline
 (00001)
 \end{array}$$

| |
| |

$$\left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 3 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ \hline 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right) \quad \left(\begin{array}{c} 3 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{array} \right)$$

Def: Il minore di A che si ottiene con $\det \neq 0$ si chiama anche minore fondamentale.

Teorema di Kronecker.

Sia A una matrice in $IK^{m,n}$.
 $\Rightarrow \dim L_R(A) = rk(A) = \dim L_C(A)$

$$= \dim L_C(A)$$

$$\text{Sia } A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

una matrice.

$\text{rk}(A) = e \Rightarrow A \text{ contiene un minore } M_{p \times p} \text{ con } \det M \neq 0$

\Rightarrow le p righe di M sono linearmente indipendenti.

$\Rightarrow \dim L_R(A) \geq p$

Se per assurdo $\dim L_R(A) > p$

\Rightarrow fra le righe di A ce ne sarebbero almeno $p+1$ indipendenti.

\Rightarrow prese queste $p+1$ righe si trova in esse un minore M' $(p+1) \times (p+1)$ con $\det M' \neq 0$

$\Rightarrow \text{rk}(A) \geq p+1$ oppure $\text{rk}(A) = p+1$

$c_1 c_2 c_3 c_4 c_5$

$R_1 (1 \boxed{2} \boxed{5} 3 0)$

$R_2 (2 4 1 0 6 0)$

$R_3 (1 \boxed{0} \boxed{4} 0 1)$

$R_4 (\boxed{0} \boxed{1} 1 0 0 0)$

$R_5 (1 1 2 0 1)$

$R_6 (1 4 7 3 0)$

$$\begin{vmatrix} 1 & 2 & 5 \\ 1 & 0 & 4 \\ 0 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 5 - 2 - 1 = 2$$

$$\text{rk}(A) = 3$$

$$\dim \mathcal{L}(\quad) = 3$$

BASE DELLO S. VETTORIALE DELLE RIGHE

È (R_1, R_3, R_4)

BASE DELLO SPAZIO DELLE COLONNE

È (c_1, c_2, c_3)

Teorema degli orlati

per calcolare il range di una matrice $n \times n$ a priori si devono considerare tutti i suoi possibili minori

e poi guardare qual è il più grande con det $\neq 0$

→ OTTIMIZZAZIONE: se M minore $k \times k$ ha $\det = 0 \Rightarrow M$ minore $t \times t$ con $t > k$ avrà $\det = 0$

$\text{rk}(A) = t \Leftrightarrow \exists$ minore $M \in k^{t,t}$
di A con $\det M \neq 0$ ed
ogni minore di ordine $(t+1) \times (t+1)$
ha $\det = 0$

Teorema degli erlati:

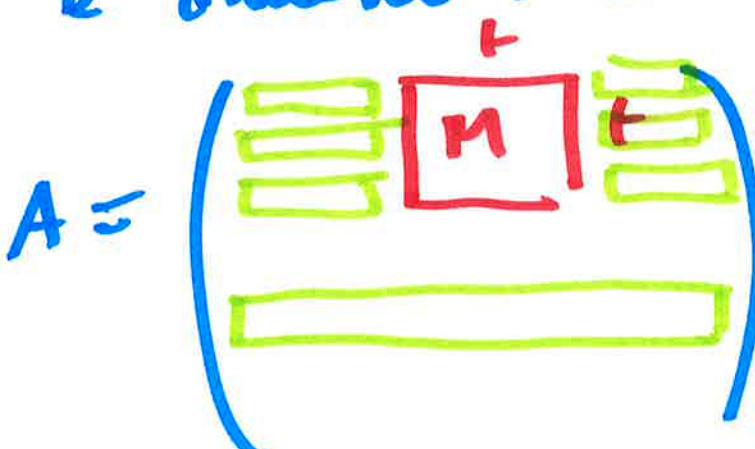
$\text{rk}(A) = t \Leftrightarrow \exists$ minore $M \in k^{t,t}$
di A con $\det M \neq 0$ ed
ogni minore di ordine
 $(t+1) \times (t+1)$ che contiene M
ha $\det = 0$.

DIM

Se $\text{rk}(A) = t \Rightarrow \exists$ minore $(t+1) \times (t+1)$
di A ha $\det = 0$ e quindi
anche ogni minore $(t+1) \times (t+1)$
che contiene M.

\exists M minore di A con $\det(M) \neq 0$
ed ogni suo orlato (= minore
 $(t+1) \times (t+1)$ che lo contiene) ha
 $\det = 0$.

→ OSSERVIAMO CHE LA DIM.
DELLO SPAZIO DELLE RIGHE DI A
è almeno t e le righe che
contengono M sono lineari.
indip.



Se fosse $\text{rk}(A) \geq t+1 \Rightarrow$ l'ultima
riga in A indipendente dalle t
indipendenti da M.

costruiamo quindi una sottomatrice di A che contiene le t righe intercattate da M e questa ultima riga

$$A' = \left(\begin{array}{c|c|c} \text{---} & M & \text{---} \\ \text{---} & & \text{---} \\ \text{---} & & \text{---} \\ \text{---} & & \text{---} \end{array} \right)$$

OSSERVIAMO CHE A' CONTIENE $t+1$ RIGHE INDIP. \Rightarrow un minore $(t+1) \times (t+1)$ CON $\det \neq 0$

OSSERVO CHE LE t colonne intercattate da M sono indipendenti in $A' \Rightarrow$ in A' esiste una colonna che si può aggiungere a queste indipendenti, che lo sp. delle colonne di A' ha dim $t+1 = \dim$ dello spazio delle righe di A'

Ma adesso abbiamo un minore $(t+1) \times (t+1)$ che contiene M ed ha $\det \neq 0$ \therefore □

$$A = \left(\begin{array}{c|cc|c} & & & \\ & & M & \\ & & & \\ \hline & & & \\ & & & \\ & & & \end{array} \right)$$

Il calcolo del rango richiede solo di studiare gli ortogonali di M .

Con Gauss si può ragionare manipolando le righe di una matrice A in modo tale da mantenere la indipendenza lineare.

$$\left(\begin{array}{cccc} 1 & 2 & 0 & 1 \\ 1 & 3 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cccc} 1 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right) \sim$$

$$\sim \left(\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 2 & 0 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & -2 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

RRREF
 0 eco
 W d h f
 K em
 C l
 e o
 d n

$$\left(\begin{array}{ccccc} 1 & 3 & 0 & 1 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

Def di Sistemi lineare di n eq. in n incognite

è un insieme di m equazioni di I grado in n indeterminate.

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{array} \right.$$

$$a_{ij} \in \mathbb{K}, b_i \in \mathbb{K}$$

13

una soluzione di (*) è una
 n upla $(\alpha_1 - \alpha_n) \in \mathbb{K}^n$
 tale che sostituendo ai simboli
 $x_i \quad i \leq n$ gli
 scalari α_i tutte le eq. di
 (*) sono contemporaneamente
 soddisfatte.

DOMANDA: QUANDO È POSSIBILE
 E SE È POSSIBILE COME
 SI TROVANO LE SOLUZIONI?

$$A = \begin{pmatrix} \alpha_{11} & \cdots & \alpha_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ \alpha_{m1} & \cdots & \alpha_{mn} \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$AX = B$

$$\left. \begin{array}{l} f: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^m \\ X \mapsto AX \end{array} \right\}$$

$$B \in \text{Im}(f) ?$$